# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2002-171572

(43)Date of publication of application: 14.06.2002

(51)Int.Cl.

H04Q 7/38 H04B 7/212 H04B 7/24 H04L 12/28 H04L 12/66

(21)Application number: 2000-371494

(22)Date of filing: 01.12.2000 (71)Applicant : HITACHI LTD

(72)Inventor: YOSHIDA KIYOHIKO

AGE HIDEO MIYAZAKI SHUICHI

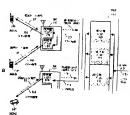
**OZAWA SHUICHI** HIRAYAMA KOJI

## (54) WIRELESS BASE STATION, PACKET REPEATER, AND WIRELESS COMMUNICATION SYSTEM (57)Abstract

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent a packet loss caused by a difference of a data transmission rate between a ground network and an radio block and effectively utilize the transmission capability of a wireless channel to the utmost in a mobile wireless packet data

communication system.

SOLUTION: In the mobile communication system where a packet control node relays packets between a ground network and a wireless network and an outgoing transmission rate in a radio block is dynamically subject to change during communication, a wireless base station informs the packet control node about a request of a transfer rate of packets addressed to a mobile station depending on a state of a present outgoing transmission rate of a wireless channel for each mobile station and the packet control node receiving the notice transfers the packets addressed to the mobile station to the wireless base station at the transfer rate on request.



## LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

10 09 2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection] 20.12.2005

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration?

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection

Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

#### (19)日本国特許庁 (JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-171572 (P2002-171572A)

(43)公開日 平成14年6月14日(2002.6.14)

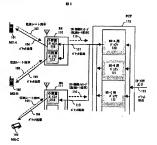
(51) Int.Cl.7		徽別記号	F I		テーマコート* ( <b>参考</b> )		
H04Q	7/38		H04B	7/24	С	5 K O 3 O	
H04B	7/212		HO4L	12/28	300B	5 K 0 3 3	
	7/24			12/66	E	5 K 0 6 7	
H04L	12/28	300	H 0 4 B	7/26	109M	5 K 0 7 2	
	12/66			7/15	С		
			審查請求	未請求	請求項の数10 〇	L (全25頁)	
(21)出願番号		特職2000-371494(P2000-371494)	(71)出顧人	000005	005108		
				株式会	社日立製作所		
(22)出顧日		平成12年12月1日(2000.12.1)		東京都	千代田区神田駿河台	四丁目6番地	
			(72)発明者	吉田 i	情彦		
				神奈川	果川崎市幸区鹿島田	1890番地 株式	
				会社日1	立製作所社会・ネッ	トワークシステ	
				ム事業	部内		
			(72)発明者	青江 3	英夫		
				神奈川」	具横浜市戸塚区戸塚	町216番地 株	
				式会社	日立製作所通信事業	部内	
			(74)代理人	1000750	96		
				弁理士	作田 康夫		
						最終頁に続く	

### (54) 【発明の名称】 無線基地局、パケット中継装置並びに無線通信システム

#### (57)【要約】

【課題】移動無線パケットデータ選信システムにおいて 地上網と無線区間とのデータ伝送速度の差に起対するパ ケット欠損を防止すると共に、無線チャネルの伝送能力 の最大限の有数利用を図る。

【解決手段】パケット側側ノードが地上網と無線網との 間でパケットの中離を行い、無線区間の下り伝送速度が 通信中に動物に変化する移動速信システムであって、無 線基地局は移動局毎の無線チャネルの現在の下り伝送速 医の状態に応じ、該移動局質にパケットの療法レートの 要求をパケット側卸ノードへ通知し、この通知を受けた パケット制即ノードは要求された転送レートで該移動局 気でパケットを無線を地向・形成する。



## 【特許請求の範囲】

地局送受信制御部と

【請求項1】複数の移動局と無線チャネルで適信できる 無線基地局と、ネットワークとに接続され、前記ネット ワークより特定の移動局を収でのバットを受信し、前記 特定の移動局を収容する無線基地局に対し受信したバケ ットを送信するパケット中電装置において、

前記ネットワーク側から前記特定の移動局宛てに受信し たパケットを移動局毎に対応付けて記憶する記憶手段

前記特定の移動局と前記無線基地局との伝送レートに応 じて生成される前記無線基地局からのメッセージを受信 する受信手段と。

前記受信手段により受信されたメッセージの内容に応じて、前記記憶手段に記憶した特定の移動局宛てのパケットを前記特定の移動局を収容する無線基地局に対して送信するよう制御する制御手段とを有することを特徴とするパケット中継装置。

【請求項2】請求項1に記載されたパケット中継装置に おいて、

前記記憶手段は、複数の移動局毎に前記ネットワークか ら受信するパケットを対応付けて記憶するものであるこ とを特徴とするパケット中継装置。

【請求項3】請求項1に記載されたパケット中継装置に おいて、

おいて、 前記受信手段は、前記無線基地局に接続される対無線基

前記対無線基地局送受信制御部経由で受信した前記メッ セージを受信し、メッセージに含まれる各勢動局毎の伝 送レートを取り出す無線基地局セッション管理部と、を 有することを特徴とするパケット中部装置

【請求項4】請求項1に記載されたパケット中継装置に おいて、

前記制御手段は、前記メッセージで示された前記特定の 移動局窓でのパケットが前記記憶手段に記憶されている とこれを混乱し、前記特定の移動局に対し前記メッセー ジに含まれる配送レートで前記特定の移動局を収容する 無線基地局に送信する無線基地局セッション管理部を有 することを特徴とするパケット即継装置。

【請求項5】複数の移動局と無線チャネルで通信できる 無線基地局と、ネットワークとに接続され、前記ネット ワークより複数の移動局宛てのパケットを受信し、前記 複数の移動局を収容する無線基地局に対し受信したパケ ットを送信するパケット中継装置において、

前記ネットワーク側から前記複数の移動局宛てに受信し たパケットを移動局毎に対応付けて記憶する記憶手段 ・

前記複数の移動局のそれぞれと前記無線基地局との伝送 レートに応じて生成される前記無線基地局からのメッセージを受信する受信手段と、

前記受信手段により受信されたメッセージに会すれる前

記権数の移動局のそれぞれの軌送レートの合計値が、 記パケット中継续数と 前記無線基地局間の転送上限値を 超える場合には、前記メッセージに含まれる前記模数の 移動局大々の伝送レートの比に応じて減じられた転送レートにより、前記記憶手段と正確した特定の労働局強て のパケットを前記特定の移動局を収容する無線基地局に 対して送信するよう制御する制御手段とを有することを 特徴とするパケット中継接置

【請求項6】ネットワークからパケットを入力するパケ ット中継装置と、該パケット中継装置に接続された複数 の無線基地局とを有する無線通信システムの前記無線基 地局において

無線チャネルにより通信する移動局からの下り伝送レートを示す情報を受信する受信ユニットと、

前記受信ユニットにより受信された下り伝送レートに定 じて、前記パケット中継装置が前記無線基地局にパケット を転送する豚の転送レートを指示するフロー制御メッ セージを作成し、前記パケット中継装置に送出し、前記 パケット中継装置からの転送量を制限するように制御す る制御部と

前記パケット中継装置から各移動局宛てに送られてきた パケットを記憶するバッファと.

前記バッファに記憶されたパケットを前記移動局からの 下り伝送レートを示す情報に従って、送信する送信部と を有することを特徴とする無線基地局。

【請求項7】権数の移動局と、前記権数の移動局と無線 チャネルで通信できる複数の無線基地局と、前記権数の 線接基地局とネットワークとに接続され、前記ネットワ ークより特定の移動局宛てのパケットを受信し、前記特定 定の移動局を収容する無線基地局に対し受信したパケッ トを送信するパケット中継装置とを有する無線通信シス テムにおいて、

前記パケット中継装置は、前記ネットワークから受信し た前記複数の移動局宛てのパケットを移動局毎に対応付 けて記憶し、

前記複数の移動局のそれぞれは、自身を収容する無線基 地局からの信号を受信し、要信した信号に基づいて前記 無線基地局間の転送レートを求め、前記無線基地局に通 知し

前記複数の無線基地局それぞれは、前記複数の移動局か ら受信した伝送レートに応じて、前記パケット中継装置 から自身が収容する移動局宛てのパケットの転送レート を指示するメッセージを、前記パケット中継装置に送信

前記無線基地局からのメッセージを受信したパケット中 維装置は、移動局毎に対応付けて記憶したパケットを、 前記メッセージに含まれる各移動局毎の伝送レートの情 報に応じて、前記無線基地局に送信することを特徴とす る無線通信システム。

【請求項8】請求項7記載の無線通信システムにおい

て.

、 前記複数の無線基地局の内の特定の無線基地局からパケットを受信中の移動局が移動することで、他の無線基地 局に収容される際に、

前記他の無線基地局は、前記パケット中継装置に対して 前記特定の移動局の移動を通知し、

前記移動局の移動の通知を受けた前記パケット中継装置は、前記特定の無線基地局に対し当該移動局域でのパケットを記憶すると共に転送を中止し、前記他の無線基地局と前記移動局とが無線チャネルにより通信可能となった後、前記他の無線基地局からのメッセージに従い、前記記憶した前記移動局気でのパケットを前記他の無線基地局がある場合でのパケットを手配性の無線基地局を送することを转倍とする無線確信とシテム

【請求項9】複数の移動局と無線チャネルで通信できる 無線基地局と、ネットワークとに捻続され、前記ネット ワークより特定の移動局宛てのパケットを受信し、前記 特定の移動局を収容する無線基地局に対し受信したパケットを送信するパケット中継差置において、

前記複数の移動局をその伝送レートに基づいてグループ 化する手段と

前記ネットワーク側から移動局宛てに受信したパケット を前記グループ毎に対応付けて記憶する記憶手段と、

前記グループに属する移動局と前記無線基地局との伝送 レートに応じて生成される前記無線基地局からのメッセ ージを受信する受信手段と、

前記受信手段により受信されたメッセージの内容に応じて、前記記伸手段に記憶したグループに属する移動局宛 てのパケットを前記特定の移動局を収容する無線基地局 に対して返信するよう制御する制御手段とを有すること を特徴とするパケット中継装置。

【請求項10】複数の移動局と、前記複数の移動局と無 線手ャネルで通信できる複数の無線基地局と、前記複数 の無線基地局とネットワークとに接続され、前記ネット ワークより特定の移動局策でのパケットを受信し、前記 特定の移動局を収容する無線基地局に対し受信したパケットを送信するパケット中継会置とを有する無線通信システムにおいて、

前記複数の移動局のそれぞれは、自身を収容する無線基 地局からの信号を受信し、受信した信号に基づいて前記 無線基地局間の転送レートを求め、前記無線基地局に通 知し、

前記パケット中継装置は、 前記複数の移動局をその伝 送レートに基づいてグループ化し、前記ネットワークか ら受信した前記複数の移動局宛てのパケットをグループ 毎に対応付けて記憶1

前記複数の無線基地局それぞれは、前記複数の移動局から受信した伝送レートに応じて、前記パケット中継装置 から自身が収容する移動局宛てのパケットの転送レート を指示するメッセージを、前記パケット中継装置に送信 前記無線基地局からのメッセージを受信したパケット中 継装置は、グループ毎に対応付けて記憶したパケット を、前記メッセージに含まれる各グループ毎の伝送レー トの情報に応じて、前記無線基地局に送信することを特 徴とする無線通信システム。

## 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は移動体無線パケット データ適信技術に属し、物に、無線区間でのデータ伝送 レートが動的に変化する無線基地局、パケット中継装 産、無線通信システムに関する。

### [0002]

【従来の技術】近年、インターネットの急速な成長は、 高速無線伝送技術に対する新しいニーズを生み出してお り、無線携帯端末から、音声通信のみならず、電子メー ルの送受信やWebアクセス、音楽データや画像データ の配信など大容量のデータ転送等の、 IPネットワーク を介したアプリケーションの利用も増加しつつある。 【0003】無線データ通信では、無線伝送路の状況が 悪化して受信信号レベルよりも雑音レベルが上まわる場 合にバースト的なビット誤りが多発し、無線伝送路の状 況が良く比較的受信信号レベルが高い場合にはエラーフ リーとなり誤りが全く発生しない。このため、高速無線 伝送を実現する一手段として変調および符号化方式のパ ラメータを無線伝送路における干渉雑音の程度を考慮し ながら最適な値に制御して、ベストエフォート型の通信 を行う方式が提案されている (例えば、Paul Bender, P eter Black, Matthew Grob, Roberto Padovani, Nagabh ushana Sindhushayana, and Andrew Viterbi, QUALCOM M, Incorporated "CDMA/HDR: A Bandwidth-Efficient Hi gh-Speed Wireless Data Service for Nomadic Users". IEEE Communications Magazine, Vol.38, pp. 70-77. J uly, 2000に示される方式、以下1xEV方式という)。 【0004】しかし、無線上のコネクションは有線の [ P網上でのコネクションに比べ概して不安定であり、そ の伝送レートも一般に低い。特開平10-174185 号公報には、IP網と無線網とのインターワークにおい て、この大きな速度差を吸収するため、無線基地局にバ ッファを設け、移動局へ送信するパケットデータを一時 保存するように構成されている。

## [0005]

【発明が解決しようとする課題 I P 網と無線網とのイターワークにおける速度差が大きい場合、基地局が I P 網開から転送されるバケットを移動局へ送信しされず 基地局でのバッファ溢れが生じバケットを廃棄せざるを 設ければ、これを回避する事は可能であるが、各基地局によって必要となるバッファのサイズの時間がに変化するため、流切がパッファサイズを決めることが困難である。また、多数存在する各無線基地局においてバッファ

漏れを回避するための大容量バッファを設けると、コストが上昇し、現実的ではない。更に、移動局が他の無線 基地局の管理する無線セクタへ移動した場合に、無線基 地局間でのパケット転送が必要になり、大きな遅延やパ ケット欠落が生じ得る。

[0006]一方、バッファを無線基地局とは別のノートに設けることで、パケットの欠落を防止する事はできるが、このノードはユーザ毎の無線伝送レートの違い等の無線状態を把握できず、各パケットとは無線基地局へ同列に転送される。このたかに、無線基地局でのバッファー 送れる回避するためには成並でパケットとを実施地局へ転送せざるを得ず、高速送信できる無線チャネルに対しても低速でしかパケットが与えられず無線リソースの利用に無板が中とることになる。

【0007】現在、Third Generation Partnership Pro ject Two (GGPP2)にて標準化が進かられている1xBV(1x E volution)システム (田) bata Rate: 田原とと言う)は 無線基地局から移動局への下りデータ送信波度の高速化 に特化されており、各移動局局にその無線医面の状況に 応じ無線基地局から移動局への下りデータ伝送速度が通 信中においても38.4~2467、6kbpsと大きく実動するた め、この問題が顕著である。

[0008] 本発明の目的は、無線伝送速度が動的に変 化する無線データ通信シンテムにおいて、無線伝送速度 の低下時の無能地場でのパンファ溢れによるパケット 廃棄を回避するとともに、無線伝速度向上時にその無線 伝送速度を最大限有効活用することができる。無線基絶 周、パケット中継装置、並びに無線通信システムを提供 することにある。

#### [0009]

【課題を解決するための手段】本発明は、移動局宛ての パケットを一時保存するパケット中継装置を備えたCD MA移動通信システムにおけるパケットデータ通信方法 であり、前記課題を解決するための手段として、無線基 地局は、移動局へデータを送信する際の無線チャネルの 動的に変化する伝送レートに応じて、該移動局宛てのパ ケットをパケット中継ノードから無線基地局へ転送する 際の転送レートまたは転送可能なデータ量を動的に決定 し、決定された転送レートまたは転送可能なデータ量を パケット中継装置へ通知する。また、パケット中継装置 はこの通知に従った適切を転送レートまたは転送量の範 用で該移動局宛てのパケットを無線基地局へ転送する。 【0010】つまり、複数の移動局と無線チャネルで通 信できる無線基地局と、ネットワークとに接続され、ネ ットワークより特定の移動局宛てのパケットを受信し、 特定の移動局を収容する無線基地局に対し受信したパケ ットを送信するパケット中継装置に、ネットワーク側か ら特定の移動局宛てに受信したパケットを移動局毎に対 応付けて記憶する記憶手段と、特定の移動局と無線基地 局との伝送レートに応じて生成される無線基地局からの メッセージを受信する受信手段と、受信手段により受信 されたスッセージの内容に応じて、記憶手段に記憶した 特定の移動局宛にのパケットを特定の移動局を収容する 無線基地局に対して送信するよう制御する制御手段とを 具備したものである。

【0011】また、ネットワークからパケットを入力するパケット中継装置と、該パケット中継装置に接続された接数の無線基地局とを有する無線通信システムの無線基地局に、無線チャネルにより通信する契約のからの下りに送レートを示す情報を受信する受信ユニットと、受信ユニットにより受信された下り伝送レートに応じて、パケット中継送置が無線基地局にパケットを配送する際の転送レートを指示するフロー制御メッセージを作成し、パケット中継装置に送出し、パケット中継装置からの転送生力を発動局がに送とれてきたパケットを配値するがリファと、パッフットに記憶されたパケットを設備があるアリアと、パッフットに記憶されたパケットを設備があるアリアと、パッフットに記憶されたパケットを設備があるアリアと、パッフットに記憶されたパケットを設備があるアリアと、パッファに記憶されたパケットを設備があるアリアと、パッファに記憶されたパケットを設備があるアリアに対している。

【0012】さらに、複数の移動局と、複数の移動局と 無線チャネルで通信できる複数の無線基地局と、複数の 無線基地局とネットワークとに接続され、ネットワーク 上り特定の移動局宛てのパケットを受信し、特定の移動 局を収容する無線基地局に対し受信したパケットを送信 するパケット中継装置とを有する無線通信システムにお いて、パケット中継装置は、ネットワークから受信した 複数の移動局宛てのパケットを移動局毎に対応付けて記 憶し、複数の移動局のそれぞれは、自身を収容する無線 基地局からの信号を受信し、受信した信号に基づいて無 線基帥局間の転送レートを求め、無線基地局に通知し、 複数の無線基地局それぞれは、複数の移動局から受信し た伝送レートに応じて、パケット中継装置から自身が収 容する移動局宛てのパケットの転送レートを指示するメ ッセージを、パケット中継装置に送信し、無線基地局か らのメッセージを受信したパケット中継装置は、移動局 毎に対応付けて記憶したパケットを、メッセージに含ま れる各移動局毎の伝送レートの情報に応じて、無線基地 局に送信するよう構成することで達成される。

#### [0013]

【発明の実施の形態】第三世代CDM無線通信ネットワーク実現のため、30PG27d Generation Partnership Project 20で現在標準化が進めるたていると畑a2000無線通信ネットワークアーキテクチャの興略を図2に示す。【〇014】指標電話等の評動局(MS: Mobile Station)201~2034.無線通信用のトラフィックチャネルを割当てられ、これによって美線差地局と調信を行う。台声通信の場合、MSC (Mbile Seitching Center)207を中継ゲードとして吉声系ネットワーク(電話回線網)211と接続される。デーク通信の場合はケンット中の単微装置であるPCF (Pa

cket Control Function)ノード206を介してデータ系ネットワーク(インターネット)210と接続される。また、データ系ネットワークはモンバルド I Pプロトコルを用い移動局宛ての I Pパケットを中継するためのエージェント機能をもつPDS(Packet Data Serving Node)209やホーンジェントノード213、データサービス利用者の認証や課金情報収集を行う認証AAA(Authentication, Authorization, and Accounting)サーバ208も備えてい

[00015] このデータ系ネットワークに被殺されたホ スト212から送信された移動局宛てパケットは、モバイ ルIPプロトミルに従いPISNを経由してPEPノードへ転 送され、さらにPEFノードより無線基地局へ転送され、 無線基地局から無線チャネルを用い移動局宛てに送信さ れる。

【0016】PES/2099-PCF/一ド206間、PCF/一ド206 - 無線基地周204、205間において、移動局宛てのパケットはIETF (Internet Engineering Task Force)によるインターネット標準規格形で1701に規定のGEE (Generic Routing Encapsulation)プロトコルによってGEPペッダを付加されてカプセル化してトンネリング転送される。GEE カプセル化パケットのフォーマットを図るに示す。図に示すGEPペッダ2020キーフィールド306には、パケットの送受信光移動局に対応するセッション10分電送される。また、パケット送信簿にジーケンス番号30が契節される。また、パケット送信簿にジーケンス番号30が変節する方法も可能であるが、本実施例では、このシーケンス番号はパケット送信簿にそのパケットのサイズを加算して方法とよる

【0017】図4に3GPP2規格A.S0001で規定される、デ

ータ通信サービス開始時のシーケンスを示す。図に示す Setupメッセージ405にて、無線基地局402~PCFノード40 3間のセッションIDが無線基地局402よりPCFノード403へ 通知される。また、図のRegistration Requestメッセー ジ406にて、PCFノード403~PDSN404間のセッションIDが PCFノード403よりPDSN404へ通知される。無線基準局402 ~PCFノード403間、PCFノード403~PDSN404間でセッシ ョンIDは一意に接続先の移動局401に対応し、個々のバ ケットはGREヘッグ302のキーフィールド306に設定され たセッションIDによって宛先の移動局が特定される。 【0018】以上がcdma2000無線ネットワークアーキテ クチャでのパケットデータ通信の概略であるが、現在こ のアーキテクチャ上でデータ通信に特化したシステムと して、前述のHDR (1XEV) システムの標準化が3GPP2 にて進められている。HDR(1XEV)システムにおける 無線端末はデータ通信中に無線基地局からのパイロット 信号を監視し、そのC/I比(Carrier-to-Interference ra tio:信号強度対干渉信号強度比)を元に、下りデータの

送信を受けるために最良の無線セクタおよびその伝送レ

ートを予測し、DRC(Data Rate Control)チャネルによっ

て無線基地Bへ周期1.6㎡s~13.33ms毎に遅次子想された無線セクク及びその伝送レートを通対する。または下 な破 Mode Requestなる剥削メッセージによって適宜通知 する。無線基地局はこれら通知に基づいて無線端末への 下り方向のデータを送信するセクタ、および伝送レート を動的に切り替える。以下、このデータ通信・フ ナー上における本発明の実施の例を説明する。また、PC Fノード206はその機能からパケット中継装置と呼ぶこと ができる。

【0019】<;実施例1>図1に、この第一の実施例の 模要図を示す。IPネットワークから移動局宛てに送ら れるパケット群123はPCFノード119で一旦バッファリン グした後、各々の宛先とする移動局を収容する無線基地 局110または111へ転送され、無線基地局110より移動局1 01や102へ、または無線基地局111より移動局103へ送信 される。ここで、図に示すように無線基地局110.111は パケットの一時的に保存するバッファ112~114をもつ が、これは無線チャネル上での送信スケジューリングや 無線区間での伝送エラーでパケットを再送する際に用い るために必要な最小限のごく小容量のものであり、無線 区間とIPネットワーク間の速度差の吸収はPCFノード1 19に設けたパッファ120~122を用い行う。これにより、 無線通信システムを構成する多数の無線基地局の各々に 対して適切なバッファサイズの計算が不要となると共 に、各基地局に対し大容量のバッファを設けること必要 がなくなり、通信システム全体としてコストを低減する ことができる。

【0020】前述のようにHDR(1XEV)システムでは 無線基地局から各移動局へバケットを送信する下り無線 チャネルの伝送レートは、移動局で感知される無線状態 に応じ移動局101~103で判断し、前述のDRCチャネル等 で図1の107~109に示すように無線基地局110,111へ通知 される。無線基地局110,111はこの指示された伝送レー トでバッファ112~114のデータを移動局へ送信するが、 移動局毎に伝送レートが異なるため、これらバッファよ りパケットが捌ける速さも各々異り、動的にも変化す る。そのため、無線基地局はPCFノードからパケット転 送を受ける際には、移動局毎に無線区間での伝送レー ト、つまり優先度を決定し、フロー制御メッセージ11 116によってPCFノード119へ通知する。また、無線基 地局110,111内にあるバッファ112~114いずれかの使用 量が一定の上限関値を超えた場合には、そのバッファに 対応する移動局宛のパケットの転送を一時停止するよう フロー制御メッセージ115,116で指示する。PCFノードは これらフロー制御メッセージ115,116の指示に従った転 送レートで、各移動局101~103宛てのパケットを無線基 地局110、111へ転送する。

【0021】このように、PCFで各移動局宛でのパケットを一時的に記憶し、各移動局毎に無線区間での伝送 レートを考慮し、各移動局を収容する無線基地局への伝 【0022】以下、更に詳細に実施例1の具体的構成に ついて説明する。

【0023】実施例1の無線基地局は図5に示す機能ブ ロックより構成される。対MSセッション管理部502社移 動局とのセッションつまり無線チャネルの割当てや解放 等を管理する。無線送受信制御部501はパイロットチャ ネルや各移動局へ割り当てた無線チャネルの制御を行 う。対PCFセッション管理部504は、PCFノードとの間で 図4に示したような制御メッセージの交換を行い、無線 基地局~PCFノード間のセッションの確立/解放等の管理 を行う。対PCF送受信制御部505はPCF ノードとの間の通 信のための伝送路を制御する。フロー制御用タイマは50 7は、一定の周期毎にPCFノード〜無線基地局間のパケッ ト転送量の制御を行うためのタイマである。セッション 管理テーブル506は、移動局〜無線基地局間のセッショ ンと、無線基地局~PCFノード間のセッションを関連づ けるためのテーブルである。また、パケット一時格納バ ッファ503として、下り送信のスケジューリングや無線 区間でエラーが生じた場合のオクテット単位の再送制御 等に用いるために最小限必要な容量のバッファを無線チ ャネル毎に確保する。

【0024】図6に本実施例の制御シーケンスを示す。 無線基地局は図6に示すように自無線セクタ内の移動局 へ向けてパイロット信号604を常に送信している。各移 動局はこのパイロット信号を受信してC/I比(Carrier-to -Interference ratio: 信号強度対干渉信号強度比)を測 定し、その良否に応じて受信可能な下り伝送レートを決 定し、無線基地局へ通知する(図6の606)。フロー制御田 タイマ507によって一定のフロー制御周期毎に、対MSセ ッション管理部502は各移動局より通知されたこれらの 伝送レート要求の値より移動局毎の伝送レート平均値を 求め、セッション管理テーブル506へ格納する。こここ で、無線基地局上のセッション管理テーブルの構成を図 7に示す。項目702はある移動局の識別子であり、例えば IMSI(International Mobile Station Identifier:田際 移動局識別子)を用いる。項目701は、該移動局宛てのバ ケットの受け渡しのために無線基地局~PCFノード間で 取り決めたセッションIDであり、図4のSetUpメッセージ 405で通知したものである。この識別子がPCFノード〜無 線基地局間のパケットのトンネリング転送において、図 3に示したGREヘッダのキーフィールドに設定される。ま た、項目のは試移動所へ割り当てられた無線チャネル の識別子であり、その範囲は無線基地局のサポートする チャネル数による。項目の5はそのチャネルに割り当て ただうこアにフトードもり転送されるパケットの6配へッ ダにシーケンス番号を設定するため、セッション管理テ ーブルの項目706として、次に転送されるパラパケット のシーケンス番号を設定するため、セッション管理テ ーブルの項目706として、次に転送されるペラパケット のシーケンス番号を格断する。また、前記の場域伝送レ トト平均はこのセッション管理テーブルの項目704とし て格納され、接述するようにその値に応じて項目707の 規模先度が決定される。

【0025】上記の無線伝送レート平均値をセッション 管理テーブルへ格納した後、対MSセッション管理部502 は、対PCFセッション管理部504へフロー制御メッセージ の作成を指示する。このように、対MSセッション管理部 502とセッション管理テーブル506と対PCFセッション管 理部504の協働により、PCFに対して無線基地局500が収 容する移動局宛てのパケットの転送レートを指示するフ ロー制御メッセージを作成し、送出することとなる。こ のフロー制御メッセージの形式を図8に示す。フロー制 御メッセージには複数のセッション情報が含まれ、各セ ッション情報は、各移動局毎のセッションID(項目803) と、その移動局宛てのパケットをPCFノードから無線基 地局へ転送する際のそのパケットの優先度(項目804) および次に転送されるべきパケットのシーケンス番号 (項目805)より成る。また、これらセッション情報の数 (項目802)およびこの無線基地局のアドレス(項目801)も フロー制御メッセージに含まれる.

【0026】ここで、各移動局毎の優先度(項目804) は、先に述べたセッション管理テーブルに格納された名 移動局毎の下り伝送レート平均値に応じ設定する。つま り、無線区間の状態がより良好で高いレートでの受信が 可能な移動局には高い優先度が設定される。図9にはこ の平均値と優先度との対応例を示している。ただし優先 度の設定方法の例外として、図5のバッファ503のうちそ の移動局のチャネルに割り当てられたバッファの使用量 が一定の上限関値、例えば割り当てられたバッファ容量 の80%、を超えた場合には優先度を0とする。これは、そ の移動局宛てのパケットのPCFノードから無線基地局へ の転送を一時休止させることを意味する。その後、その バッファの使用量が一定の下限閾値、例えば割り当てら れたバッファ容量の60%、を下回った場合には、優先度 に0以外の値を設定することでその移動局宛てのパケッ トの転送をPCFノードに再開させる事ができる。

【0027】以上のフロー制御メッセージの作業手順を 図10に示す。まず、パケットの宛先となる移動局部に、 そのセッション情報として、現優先度、バッファ使用 量、平均伝送レートをセッション管理テーブルより読み 出す(1003)、バッファ使用量が高少一次の上限関値を 数えていれば、PGアノードからのパケット転送を休け るためにその優先度を 0とする(1005) 現在の優先度が 0つまりPCアノードからのパケット転送を株止させており、かつバッファ使用量がまだ一定の下限別値を下回っていなければ、PCアノードからのパケット転送はまだ不可であるとし、優先度はそのまま0とする(1009)。その他の場合には、無株しの予切を選足ノートに応じて図外に示す優先度を決定し(1007)、セッション管理テーブルの優先度の項を更新する(1008)。手順11002~1010を繰り返し、チャネルを割り当てた移動局全てについて以上の処理を行い、これら情報をフロー制御メッセージに設定して(1011)、対PC接受信制脚部505を通じてPCFノードへ 1径信する(1012)、対PC接受信制脚部505を通じてPCFノードへ 1径信する(1012)

【0028】以上のように、無縁起地局では一定のフロー制御周階毎にフロー制御別がは、ため上がされ或し、PCF/一ドへ送信さる。本実練例では、このフロー制御周期の 長さとして数十まり抄一数秒のオーダーを想定するが、無縁基地局やPCF/一下の理能力、およびネットワークへの負荷の計容・範囲内でできるだけこの周期を 短くし、より精確に下り無線伝送レートの変化に追随できるようにする事が望ましい。なは、未実練例ではフロー制御メッセージを常に周期的に送信する例を示しているが、一定周期以外でも新たな移動局にナャネルを割り当て大場合等にほこのメッセージを即底に送信するような実施側も可能である。あるいは、周期的に送信するのではなく、メッセージの内容に変更がある場合のみ送信するような実施例も可能である。あるいは、周期的に送信するのではなく、メッセージの内容に変更がある場合のみ送信するような実施例も可能である。またまりな実施の可能ではなく、メッセージの内容に変更がある場合のみ送信するような実施例も可能である。またまたまで表している。

【0029】次に、PCFノード側の処理について説明す る。まず、図11にPCFノードの機能ブロックの構成を示 す。図のPCFノード1100において、対BS送受信制御部110 1. および対PDSN送受信制御部1105はそれぞれ無線基地 局、PDSNと通信を行うための伝送路を制御する。対PDSN セッション管理部1104はPDSNとの間で図4で示したよう な制御メッセージ406.407等の交換を行いPCFノード~PD SN間のセッションの確立/解放などの管理を行う。ま た、ユーザバケットのPCFノード~PDSN間でのGREトンネ リング中継処理を行う。この対BS送受信制御部1101と対 BSセッション管理部で、無線基地局からのフロー制御メ ッセージを受信する。同様に対BSセッション管理部1102 は無線基地局との間で図4で示したような制御メッセー ジ405、408等の交換を行いPCFノード〜無線基準局間のセ ッションの確立/解放などの管理を行う。また、ユーザ パケットのPCFノード〜無線基地局間でのGREトンネリン グ中継処理を行う。セッション管理テーブル1106は、こ れら無線基地局~PCFノード間のセッションとPCFノード ~PDSN間のセッションとの対応関係の管理を行うための テーブルである。また、パケット一時保存バッファ1103 は無線区間の下りデータ送信速度とIP網でのデータ伝送 速度の差を吸収するために各移動局宛ての下りパケット を一時保存する記憶手段であり、無線基地局間~PCFノ ード間のセッション毎つまりパケットの宛先移動局毎に

一定の容量を確保する。パケット管理テーブル1107は、 このバッファ1103へ格納されたパケットのリストを保持 する。

【0030】図4に示した手順によりある移動局に対す るデータ通信サービスが開始された後、IPネットワーク よりその移動局宛てのパケットがPDSN経由でPCFノード へ転送される(図6の607,608)。PCFノードでは図11の対P DSN送受信制御部1105でこれらを受信し、対PDSNセッシ ョン管理部1104へ入力する。これらパケットは図3に示 した形式でGREカプセル化されており、対PDSNセッショ ン管理部1104では、そのGREヘッダのキーフィールドに 設定されているPCFノード~PDSN間のセッションIDを元 にセッション管理テーブル1106を参照し、そのパケット の宛先の移動局および転送先無線基地局を特定する。 【0031】図12にそのセッション管理テーブルの構成 を示す。PCFノードのセッション管理テーブルにはPCFノ ードへパケットを転送してくるPDSNのアドレス(項目120 1)と、そのPDSNとの間でパケットの宛先移動局毎に設定 したセッションID(項目1202)を含む。項目1202のセッシ ョンIDは、前記のようにPCFノード~PDSN間でGREトンネ リング転送するパケットのGREヘッダのキーフィールド に設定する識別子である。また、このPDSN~PCFノード 間セッションに対応するPCFノード〜無線基準局間セッ ションの情報として、パケットの転送先無線基地局のア ドレス(項目1203)とその無線基地局~PCFノード間のセ ッションID(項目1204)、および宛先移動局のIMSI等の識 別子(項目1205)が含まれる。これらは図4のシーケンス で示すセッション確立時に制御メッセージ405~408の交 換によって設定される。その他、セッション管理テーブ ルには各宛先毎のパケットの現在のバッファリング量 (項目1207)および次に無線基地局へ転送するパケットに 付加すべきシーケンス番号(項目1208)も格納されてお り、PDSNより転送されてきたパケットをバッファ1103へ 格納するたびに対PDSNセッション管理部1104はこれら項 目1207,1208にそのパケット長を加算する。

【0032】また、図12に示すようにパケット管理テーブルには、そのパケットの宛先の移動局の識別子(項目1 209)と、そのパケットに付加するシーケンス番号(項目1 210)、パケット長(項目1211)、およびパケットの格納先 パッファのアドレス(項目1212)を設定する。

【0033】以上のように、パケット一時保存バッファ 1103に各移動局宛てのパケットが格納された状態(図の 609)で、図6のシーケンス図に示すようにフロー制御メ ッセージ611を基地局より受信した場合のPCFノードの処 理を以下に示す。

【0034】図11のPCF/一ドの対BSセッション管理部1 102は、対BS送受信制物部1101経由で実験基地局からの フロー制御メッセージを受信し、フロー制御メッセージ に含まれている各移動局等の優先度情報(図8の804)を取 出し、セッション管理テーブル1166へ設定する(図12の 項目1206)。

【0035】また、フロー制例メッセージで示されたシーケンス番号(図80805)より言いシーケンス番号のパケットをバッファ1103より削除し、その削除したサイズをセッション管理デーブル1106のバッファリンク量(図70項目1207)より数する。また、それらパンケットに関する情報をバケット管理テーブル1107より削除する。【0036】次に、フロー制御メーセージで示された移動局近でのパケットがパケット時代をパッファ1103よれば、対応セッション管理部1102はそれらをパッファ 1103より取出し、フロー制御メッセージで各々温知された優先度に応じた転送レートで無線基地局・転送するように割削する制御手段の役割を担う(図8のシーケンスの613)。

【0037】図13にこの転送レート制御の観念図を示す。図のブロックA-1~A-7はPΦにバッファリンクされている移動局 A気てのパケット、ブロックB-1~B-5は移動局B宛てのパケットを表しており、数字は変動のに、D. E気でのパケットを表しており、数字は変あの同じパケットの。PΦ2/+ドルの到空順を示している。また、各ブロックの高さはそれぞれのパケット長に対応しており、ブロック毎に異なる。PΦ2/ードはフロー制御周期毎に、これらのパケットのうちで無線基地局へ転送する量の上限を、

(各移動局への平均無線伝送レート)×(フロー制御周期)

を元に、宛先移動局別に算出する。この各移動局の平均 無線伝送レートはフロー制御メッセージより通知された 優先度より図9に示す対応表から逆算される。

【0038】図の例では各移動局の歴先度は平均無違 伝送レートに比例しているので、各移動局について通知 された優先度の比と、それをれの移動局だへのパケット の無線基地局への転送量の上限値の比は等しくなる。図 13では移動局A、B.C、D.Bそれぞれについて通知さ たた優先度の比を仮に4:5:0:3:1としている。 ただし、前途のように優先度が0の場合は転送休止を意 味する。この例では移動局にの優先度が0の場合を示し ており、この場合は移動局に宛てのパケットは無線基地 局へ転送せずPGノードのパッファへ留める。

【0039】PGアノードは各移動局別に、この範囲内の バケットをフロー制御周期内に送信する。図31次おい て、転送集の上限値を練330で表すと、移動局入宛ての バケットはA・1~A・6、移動局 B宛てはB・1~B・ 系移動局のなてはD・1~D・7、移動局 E郊ではは「、を 無線基地局へ転送する。ただし、こうして決められたパ ケットの転送量が、ネットワークの個段状態、あるいは FOアノードの転送処理能力学の問題により、フロー制御 周期内に転送できる量を超えると予測される場合には 転送さきる範囲まで「記帳送上限値を対象下げる。ただ しこの場合も、各移動局局のが送上限値のと対象下がる。ただ いものとする。図14は、このような場合を示しており、 転送上限値を練1301のレベルから線1401のレベルに引き 下げ、移動局A短てパケットはA-1~A-4、移動局B 宛てはB-1~B-2、移動局D宛てはD-1~D-2、移 動場E宛てはほりのみ至無線基地局へ転送する。

【0040】図15は以上の手順をフロー図にて説明した ものである。まず対BSセッション管理部1102はセッショ ン管理テーブル1106よりセッション毎に移動局の優先度 情報を取出し、これとフロー制御周期の長さより この フロー制御周期内にその移動局へ転送するデータの量の 上限値を算出する(1503)。次にパケット管理テーブル11 07を参照し、前記の上限値内に納まる範囲でパケットを 選択し、そのパケット長の合計値を求める(1504)。この 手順1502~1505を、各セッション毎つまりパケットの宛 先移動局毎に行い、フロー制御周期内に無線基地局へ転 送するパケットの総合計量を求める(1506)。その総合計 量がフロー制御周期内に送信可能な量を超えていれば、 総合計量が送信可能な量以下となるよう、各移動局宛て パケットの転送の F限値を修正する(1507)。次に、こう して決定した各宛先移動局毎の転送量上限値内におい て、各移動局宛てパケットをバッファ1103より取出し、 セッション管理テーブル1106、パケット管理テーブル11 07を参照して得られるセッションID シーケンス番号を 設定して各パケットのGREカプセル化を行い(1509) 対B S送受信制御部1101を通じて無線基地局へ転送する(150) 9)。この手順1508~1510をセッションつまりパケットの 宛先移動局毎に行う。

【0041】次に、PCFノードよりパケットの転送を受 けた際の無線基地局の処理を示す。図5の無線基地局500 は、PCFノードからGREカプセル化され転送されるパケッ トを対PCF送受信制御部505を通じて受信し、対PCFセッ ション管理部504でそのパケットのGREヘッダのキーフィ ールドのセッションIDを元にセッション管理テーブル50 6を参照して、宛先移動局とその割り当てられたチャネ ルを特定し対応するチャネル用のバッファ503へ格納す る。また、パケットに設定されたシーケンス番号(図3の) 307)と、セッション管理テーブル506の次シーケンス番 号(図7の項目706)とが等しければ、この次シーケンス番 号(図7の項目706)へこの転送されたパケットのパケット 長を加算する。等しくなければ、途中のパケットに欠落 が生じたものとしてこの次シーケンス番号の値は更新1. ない。どちらの場合も、次回のフロー制御メッセージで はこのテーブルの次シーケンス番号(項目706)の値が通 知され、PCFノードからはそのシーケンス番号からのバ ケットが転送される。ただしパケットの欠落ではなく単 なる到着順の狂いという事もあるため、上記シーケンス 番号のチェックはフロー周期程度の間をおいて行うよう にしてもよい。

【0042】次に、対パシャン・ョン管理部502はこのバッファ503よりパケットを取出し無線送受信制御部501を

通じて移動局へ送信する。この伝送レートは移動局に指 示された伝送レートの最新の値に従う。対称セッション 管理部は送信が完了すると、このパケットをバッファン 3より削除し、そのパケット長をセッション管理アーブ ルのパッファ使用量(図7の項目705)より複雑する。

【0043】次に、移動局が別の無線基地局の配下へ移動するハンドオフ助のシーケンスを図16を用い説明する。なお、図16でフロー制御メーセージ以外のメッセージについては3GPP2のcdma2000標準化ドキュメント3GP 2.A.50001にて規定されたものである。

【0044】図16において、ある移動局MS-A1601は無線 基地局S-BS1602の管理する無線セクタにあり、無線 基地局 S-B S1602よりトラフィックチャネルを割り当 てられパケットを受信していたとする。この場合には、 無線基地局S-B S1602からPCFノード1604へのフロー制 御メッセージ1605にこの移動局に関する優先度情報が含 まれる。その後、この移動局MS-A1601が無線基地局丁-BS1603の管理する無線セクタへ移動したとする。その 場合、無線基地局T-B S1603から移動局の識別子と新 たなセッションIDを通知する制御メッセージ1606がPCF ノード1604へ送信される。PCFノードでは、前述のセッ ション管理テーブルで該当する移動局のセッションID (図12の項目1204)を更新し、優先度(項目1206)は0とす る事で無線基地局 S-B S1602へのパケット転送を停止 し、移動局MS-A1601宛てのパケットは単にバッファへ 留める。その後移動局MS-A1601〜無線基地局T-BS1 603間で新たにトラフィックチャネルが確立され、無線 基地局 T-B S1603からのフロー制御メッセージ1612に MS-A1601の優先度情報が含まれるようになると この メッセージで示される優先度に従って、PCFノード1604 はMS-A1601宛てのパケットの転送をT-BS1603経由 で再開する。

【0045】このように、図16に示すハンドオフ中の期 間1616の間は移動局MS-A1601宛てのパケットをどの無線 基地局へも転送せずPCFノード1604でバッファリングす ることで、ハンドオフ時のパケット欠落を回避できる。 【0046】<:実施例1の制御シーケンス(休止モード移 行)>;本実施例の前提とするHDR(1XEV)システムでは無 線リソース節約のため、移動局が割り当てられた無線チ ャネルを使用せず一定時間経過すると、バケットの送受 信を行わない休止(ドーマント)モードとしてそのチャネ ルの割当てが解放される。図17にそのシーケンスを示 す。この場合、無線基地局1702~PCFノード1703間で図1 7に示す制御メッセージ1705,1706を交換し、PCFノード1 703のセッション管理テーブルからは該当移動局1701に 対応する無線基地局1702~PCFノード1703間のセッショ ンについての情報(図12の項目1203,1204)を削除し、優 先度(図12の項目1206)は0とする。この後で図17の1712 のようにPDSN1704よりその移動局1701宛てのパケットが 転送されてきた場合、PCFノード1703より制御メッセー

ジ/707を無極基地局1702へ送信してPCアノード1703〜無 線基地局1702間での当該移動局1701に関するセッション の再確立処理を開始する。フロー制御メッセージ/711に よって移動局1701の優先度情報が通知されるまでは、そ の移動局1701分でカットはPCアノード1703にでバッ ファリングする。こうして、移動局一線接進し間で無 線チャネルが再確立されるまでにIPネットワーク側から 転送されるパケットも廃棄セッ移動局へ転送する事がで きる。

【0047】以上の機能を実現するためのハードウェア 構成例について以下説明する。

【0048】関語にPCIノードのハードウェア構成例を示す。このPCFノード1800は無線基地のおよびPCSNとデータの送電信を行うための1人(101ントローラ1802と、パケットおよび制御アログラムを保存するメモリ1801と、このメモリに高速にアクセスするためのメモリコントローラ1803と、これら全体を管理する制御でPU1804より構成される。図11に示した機能ブロックにおいて、パケットー時保存バッファ1103およびセッション管理デーブル1101に、は1803とに確保される。また、図11の対門PSS送受信制制部1101は、図1801/Cフェントローラ1802に実装される。図11の対例で外域を開制部3年101は、図1801/Cフェントローラ1802に実装される。図11の対例で少まフン管理部1102、対中DSNと・ション管理部1104の機能は図180メモリ301に格納されるプログラムと、そのプログラムを実行する制御CPU1804によって実現される。

【0049】図19に突聴例1の無線基地局のハードウェ ア構成階を示す。この無線基地局1900は、パケット処理 部1902と、送受信制御部1901、および送受信よーット19 25より構成される。パケット処理部1902は、PCFとの通 信の制御を行うインタフェース部1911と、送受信制御部 1901とのデージ送受のためのインタフェース部1910と、 パケットおよび制御アログラムを格納するメモリ1916 と、これらを制御する制即に1919でより成る。図5のパケットー時格熱がソファ593、セッション管理手で一ブル506 は図19のメモリ1916上に確保される。図5の別PCT送受信 制御部の5は23円9のインタフェース部1911に実装される あ、料めでセッション管理部の2、対PCFセッシン管理部 504、タイマ507は、図19のメモリ1916に格納されたプロ グラムと、そのプログラムを実行する制御に1919でによ り実現される。

【0050】配19の送受信制期前1901は2階の無線送受信制的部501の機能を実現するためのものであり、送信部1905、受信部1906、これらを制的する制即で101915、送受信ユーナトとのインタフェース部1908より利用でおし、送信部1908は、送信ボワクのエンコーが1901と、拡流計予による拡散を行う拡沈部1903より成る。受信部1906は、受信とたデータを運拡散する逆拡散割1913と、そのデコードを行うデコーグ1914より成る。また、送受信制1988には

アンテナ部1919を備えた送受信ユニット1925が接続される.

【0051】<:実施例2>:次に、本発明の第二の実施例を 以下説明する。図20に、この第二の実施例を販販であって、 す。この第二の実施例では各数制度と、その下りに成レートの現在の平均値に応じたレートクラス毎のグループ に分けて管理する。無線差地局において、移動局へ送信 するバケットデータを一時保存するためのバッファはこ のグループ毎に割り当てられる。PUTノードより基地局 へ転送されたパケットは、そのパケットの宛先である移 動局の属するグループに割り当てられたパッファへ一時 格納される。

【0052】PGアノードより転送されるパケットを格納 するごとに各バッファの空き容量は減少し、移動局への パケット送信が完了するとバッファの空き容量が増加す ることになるが、第二の実施例では、この名グループ海 のバッファの空き容量を"ウィンドウサイズ"として、大 七を無線基準局よりPEアノードへ通知することで、PGアノ ードから無線基準局へのパケット転送のフロー制御を行

【0053】例えば図20において、移動局2012,2013があるレートクラスAに属しているときと、PGTノードトルを転送されるそれら移動所でのパケットは、無線基地局のパッファ2000のうちレートクラスAグループ用に割り当てられたパッファ2001へ一時格時される。その、パケット2001へ2052,2006がまだどの移動局へも送信されずパッファ2001内に残っていたとすると、PGTノードへはパッファ2001のサイズからパケット2004~2006のサイズを引いた値をこのレートクラスAのサインドウサイズとし、レートクラスAに属する移動局宛てのパケットはこの値以上の量を転送しないようPCTノードヘフロー制御メッセージによって権法する。

【00541以下、実施例2の詳細を説明する、図21に 実施例2の無線基地局の機能プロック構成を示す。実施 例2の無線基地局も実施例1と同様の機能プロック構成 をもつが、実施例2の無線基地局は前記ウィンドウサイ で他の情報を管理するウィンドウ守理テーブル2107をも つ。また、パケット一時格納バッファ21034実施例2で は前記レートクラス毎に分割して使用する。各ゲループ に割り当てるが、ファのウオ、ばは、それぞれのゲループ の平均無線伝送レート、そのグループに属する移動局の 数つまり伝送レート極から推り施等の要因に応じグルー ブ(レートクラス) 毎に安えて のよりた送レートをのグループに属する移動局の 数つまり伝送レートをのかれ、地等の要因に応じグルー ブ(レートクラス) 毎に変えて良い。

[0055]実施例同様、無線基地局の無線送受信制 博部210は制御メッセージまたはDRCチャネル上の信号 により各移動局から報告される下り伝送レートの要求値 の平均をフロー制御周期毎に求めセッション管理デーブ ル2166-裁定する。この値を元に、対PCPセッション管 理部210はは図22に示すレートクラス区分に従い各移動局 をグループ分付する。 【0056】フロー制御周期毎にこのグルーフは適宜再 構成される。移動局が新たにトラフィックチャネルを削 り当てられまだ平均値が求まらなければ、その時点で適 坦された伝送レートに応じたレートクラスのグループに 追加される。またあるいは、図17で示したように移動局 が休止(ドーマント)モードへ遷移レトラフィックチャ ルルを解放する場合には今まで加入していたグループか ら削除され、どのグループにも属さないこととなる。

【0057】ここで、グループ分けの方法としては、単 に下り伝送レートの平均値だけを考慮するのではなく、 (当該時点の要求レート) ÷ (これまでの平均の伝送レート)

の値により、伝送レートの変化(無線変地局に対する移動局の移動方向等に影響される)を反映させ、無線状態の向上しつつある移動局はまり高いレートノラスグルーアへ追加する。等の方法もある。前記の式は、無線区間での送信の優先度づけを行うProportional Faliressスケジューリングとして知られているものだが、これを本発明のPDノードー振線差地局へのパケット転送レートに反映させてよりい。

【0058】これらグループ等の情報は図21のセッション管理デーブル2106へ格前される。図23に無線基地局のセッション管理デーブルの構設を示す。このデーブルには、ある移動局へのパケット転送のために無線基地局やPCゲノード間で定めたセッション1D(項目2301)、現在本の移動に割削当てられているチャネルの識別子(項目2303)、設在底しているレートクラス(項目2303)が含まれる。セッション1D(項目2301)は無線基地局、PCFノード間のCREカプセル化パケット転送能とおいてパケットのCREへッグのキーフィールドに設定される値でもある。

【0059】また、ウィンドウ管理テーブル2107には各 レートクラスのレベル(項目2306)毎に、そのレートクラ スに割り当てられたバッファ2103の空き容量がウィンド ウサイズ(項目2307)として格納される。また、そのレー トクラスに属する移動局対でのパケットで次にPCFノー ドより転送されるペミパケットのシーケンス番号(項目2 308)が格納される。

【0060】これら情報を用い、図21の対PCFセッショ 空軍額2104はフロー制御メッセージを作成する。図24 にこのフロー制御メッセージの内容を示す。フロー制御 メッセージは、実種例2では図22に元とた各レートクラ スのレベル2403と、そのクラスに割り当てられた無縁差 地局内バッファの空き容量を示すウィンドウサイズ2404 に無終某地が穴にPCF・ドより転送を受けるべき パケットのシーケンス番号2405より成る。フロー制御メ ッセージにはこのクラス情報が複数の図22のクラス分け に従えば9個を含まれ、その数とクラス情報がイールド に従えば9個を含まれ、その数とクラス情報が 2402に設定される。さらに、フロー制御メッセージに は、その無線基地局が無線チャネルを割り当てている各 移動局毎の情報として、その移動局に対応するセッショ ンID(GREヘッダのキー)2407と、その移動局が現在属1. ているレートクラスレベル2408が含まれる。含まれる移 動局情報の数は接続移動局数フィールド2406に設定され

【0061】このフロー制御メッセージを作成・送信す

るための対PCFセッション管理部2104の処理フローを図2 5に示す。対PCFコネクション管理部2104はフロー制御周 期毎に、対MSセッション管理部2102にフロー制御メッセ ージ送信の指示を受ける。対PCFコネクション管理部210 4はまずアクティブなセッションつまり無線チャネルを 割り当てている移動局毎に下り平均伝送レート情報をセ ッション管理テーブルより取得し(2502)、図22の表に従 ってレートクラスを決定してセッション管理テーブルを 更新する(2503)と共に、フロー制御メッセージにも設定 する(2504)。また、ウィンドウ管理テーブル2107より各 レートクラス毎の現在のウィンドウサイズおよび次に転 送を受けるべきパケットのシーケンス番号を取得して(2 506)、レートクラス情報としてフロー制御メッセージへ 設定し(2507)、このフロー制御メッセージを対PCF送受 信制御部2105を通じてPCFノードへ送信する(2508)。 【0062】次に、このフロー制御メッセージを受信し たPCFノード側の処理を説明する。図26に実施例2にお けるPCFノードの機能ブロック構成を示す、PCFノード% 00において、対BS送受信制御部2601、対PDSN送受信制御 部2612はそれぞれPCFノードが無線基地局およびPDSNと 通信を行うための伝送路の制御を行う。セッション管理 部2610は図4に示したような制御メッセージを無線基準 局およびPDSNと交換することにより、無線基地局~PCF ノード~PDSN間のセッションの管理を行う。また、移動 局宛てのパケットをこれらの間でGREカプセル化トンネ リング転送するための中継処理を行う。実施例2ではバ ケットはその転送先とする無線基地局、および宛先移動 局の属するレートクラス毎のパケット一時保存バッファ 2606~2608にバッファリングされる。これらパケットは 並列動作するパケット転送管理部2602~2604により、転 送先とする無線基地局および各レートクラス毎に並列列 理される。また、PCFノード2600はPDSN~PCFノード間の セッションと、PCFノード〜無線基地局〜移動局間のセ ッションの対応づけおよび各セッションの状態を管理す るためのセッション管理テーブル2609、各レートクラス

のセッションが確立しておらず、転送先無線基地局やセ ッションID、レートクラスが未定であるパケットを一時 【0063】対BS送受信管理部2601を通じて無線基地局

保存するためのバッファ2612をもつ。

毎のパケット転送状況を管理するためのウィンドウ管理

テーブル2605をもつ。また、宛先移動局が前述の休止

(ドーマント)モードにあってPCFノード〜無線基地局間

からのフロー制御メッセージを受信したセッション管理 部2610は、このメッセージに含まれる移動局とレートク ラスとの対応リストおよび各レートクラスのウィンドウ サイズ情報をセッション管理テーブル2609およびウィン ドウ管理テーブル2605へ格納する。また、フロー制御メ ッセージでいずれかのレートクラスのウィンドウサイズ に更新があった場合、そのレートクラスに対応するパケ ット転送管理部2602~2604へ通知する.

【0064】図27に実施例2のPCFノードのもつセッシ ョン管理テーブルおよびウィンドウ管理テーブルの構成 を示す。セッション管理テーブルにはパケットの宛歩移 動局毎のセッション情報として、パケットの転送元PDSN のアドレス(項目2701)、PDSN~PCFノード間のセッショ ンID(項目2702)、パケットの転送先無線基地局のアドレ ス(項目2703)、PCFノード〜無線基地局間のセッション[ D(項目2704)が含まれる。これらは図4に示した制御メッ セージの交換によりデータ通信サービス開始時に設定さ れる。また、セッション管理テーブルにはフロー制御メ ッセージにて通知される各移動局のレートクラス(項目2 705)が格納される。

【0065】また、ウィンドウ管理テーブルにはパケッ トの宛先無線基地局のアドレス(項目2706)とレートクラ ス(項目2707)毎に、フロー制御メッセージで通知される ウィンドウサイズ(項目2708)、次に転送すべきパケット のシーケンス番号(項目2709)が設定される。その他、ウ ィンドウ管理テーブルには各レートクラス毎のバッファ (図26の2606~2608)毎の現在のパケットバッファリング 量が格納される。

【0066】次に、PCFノードのパケット転送処理につ いて説明する。まず図26のセッション管理部2610の処理 フローを図28に示す。PDSNから転送されたGREカプセル 化パケットが対PDSN送受信制御部2612を通じセッション 管理部2610に入力されると、セッション管理部2610はそ のパケットのGREヘッダ削除などのデカプセル化処理を 行い(2801)、そのGREヘッダのセッションIDを元にセッ ション管理テーブルよりパケットの宛先移動局を検索す る(2802)。移動局が前述の休止(ドーマント)モードであ って、その宛先移動局に関するPCFノード〜無線基地局 間のセッションの情報がテーブル内になければ、セッシ ョンの確立を促すため無線基地局に対し図17の制御メッ セージ1707を送信してセッション確立要求を行い(280 8)、そのパケットはセッション確立待ちバッファ2612へ 一時格納する(2809)。入力されたパケットに対応するセ ッションが存在する場合は、セッション管理テーブルよ り得たセッションID他の情報を設定して無線基地局宛て に再度パケットをGREカプセル化する(2803)。また、ウ ィンドウ管理テーブル2605を参照して転送先無線基地局 とレートクラスとに対応するPCF内バッファ(2606~2608 のいずれか)の使用量を取得し(2804)、このバッファ使 用量に空きがあればそのパケットに対応するレートクラ

スのバッファへパケットを格納し、ウィンドウ管理テーブルのバッファリング量の値(図27の項目2710)よりその パケットのサイズを減算する(2806)、バッファに空きが なければ、そのパケットを廃棄する(2807)。

【0067】また、前記のように無線基地局へセッション確立を要求した後、この無線基地局よりセッションの 健な通知があた場合つきり具体的に言えば、同灯の制 餅メッセージで1709を受信した場合、そのメッセージで通知される新たなセッションDBセッション管理テーブル 小格納する。その後フロー制餅メッセージを受信したりには、新たにレートクラスが確定した移動局強てのパケットをセッション確立待ちバッファ2612より取出し、GB たカプセル化して対応するバッファ (2006~2008) 小格納する。

【0068】次に、バッファヘパケットの入力を受けた 場合、またはセッション管理部2610よりウィンドウ情報 の変更通知を受けた場合のパケット転送管理部2602~26 04の処理フローを図29に示す。パケット転送管理部はま ずウィンドウ管理テーブルを参照し(2901)、フロー制御 メッセージで無線基地局より通知されたシーケンス番号 に更新があったかを確認する(2902)。更新があれば、そ のシーケンス番号までのパケットは無線基地局へ正常に 転送されたという事なので、その正常に転送されたパケ ットをバッファ2606~2608より削除する(2903)。また。 そのシーケンス番号に続く次のパケットがあり、指定さ れたウィンドウサイズ内より小さいかを確認する(290 4) . 次のパケットがバッファに存在しウィンドウサイズ よりも小さければ、対BS送受信制御部2601を誦じてその パケットを無線基地局へ転送し(2905)、ウィンドウ管理 テーブルのウィンドウサイズの値(図27の項目2708)より そのパケットのサイズを減算する、また、次シーケンス 番号の値(図27の項目2709)の値には送信したパケットの サイズを加算する(2906)。まだバッファに次のパケット が存在すれば、さらにこの転送処理を繰り返す。

す。図21の無線基地局2100において、対PCF送受信制調 部2105を選じて移動局郊でGR&カアセル化パケットを入 力された対PCFセッションTBを取出し(図30の3001)、 それを元にセッション管理テーブル2106を参照して宛先 移動局とそのレートクラスを判別する(3002)。また、ウ ィンドウ管理テーブルの次シーケンス番号(図23の3項目2)、 308)の値と、パケットのGRをハッケに設定されたシーケ ンス番号(図30307)との比較を行う(3003)。これらが一 数すれば、パケット一般格制パラファ2103ペパケットを 教計する(3004)。また、ウェンドウ管型テープル2107の 対応するレートクラスのウィンドウサイズ(図3207項目2 307)よりそのパケットで対する(3005)。さら、 、ウィンドウ管理テーブルのパンテーケンス番号(図23

【0069】次に、PCFノードからパケットを転送され

た際の無線基地局の処理を図30のフロー図を用いて示

の項目2008)の値に、転送されたパケットのサイズを加 東する(3006)。(印にヘッダに設定されたシーケンス番号 が予期したものつまりセッション管理デーブルの次シー ケンス番号(図23の項目2308)より大きく、転送途中のパ ケットに大彦希生じたものと「野師」に場合は、ウィンド ウ管理テーブルの次シーケンス番号(図23の項目2308)は 更新しない。これで次回のフロー制御メッセージの次シー ケンス番号のフィールドにはこの値が設定されるの で、その欠落したパケットがPCアードより再送され る。ただし、実施例1でも示したように、単なるパケットの到着順の行いという事もあるため、上部シーケンス 器号のチェックはフロー周期程度の間をおいて行うよう にしてもまい。

【0070】一方、対略セッション管理部2102はバッファ2103-格納されたパケットを順次取出し(3009)、無線 送受信制制能2010を通じて移動局へ送信する(3010)。この場合の伝送レートは、該移動局が現在属しているレートクラスに関わらず、該移動局から要求された伝送レートの最新の値を用いる。また、対略セッション管理部2102は移動局への送信が完了したパケットをパッファ2103より削除する(3011)と共に、そのパケット長をウィンドウ管理デーブルのウィンドウサイズ(図23の項目2307)に加算する(5012)

【0071】これら更新された各レートクラス毎のウィンドウサイズと、次に受信すべきシーケンス番号の情報 は次回のフロー制御メッセージによってPCPノードへ通 知される。

【0072】なお、本実施例ではフロー制御メッセージ を常に開期的に送信するものとしているが、周期以外で もレートクラスグループの構成つまりそれぞれのグルー プに属する移動局のリストに変更があった場合等に送信 してもよい。

【0073】実施例2も実施例1と同様のハードウェア 構成により実現される。図18に実施例2のPCFノードの ハードウェア構成例を示す。

【0074】図26に示した実施例20PCFノード2600の機能プロックにおいて、各レートクラス用パウットー時保 存バッファ2604〜2608、セッション電立持ちパケット・時保存バッファ2604〜2608、セッション管理デーブル2609、ウィンドウ管理デーブル2609は18のメモリ1801上に確保される。また、対PDSN注受信制制能2612、および対日8、送受信制制能301は、3円80/10コントローラ1892に装装される。図2604では10コントローラ1892に指数であります。2004の機能は図18のメモリ1801に格替えれるプログラムと、そのプログラムを実行する制御CPU1804によって実現される。

【0075】実施例2の無線基地局も図19に示した実施例1のハードウェアと同じ構成で実現される。図21のウィンドウ管理テーブル2107がセッション管理テーブルと同様に図19のメモリ1916上に確保される他、機能プロッ

クとハードウェア構成との対応は実施例1と同様である。

#### [0076]

【発明の効果】以上示したように、本発明によれば、各 無線チャネルの下り伝送レートに合った適量のパケット かでエノードから兼線進地局へ転送されるため、無線基 地局でのパッファ溢れによるパケット欠損を防止できる と共に、無線チャネルの伝送能力が動的に変化する場合 も、その能力を最大限有動利用できシステム全体のスル ープットが削りする。

## 【図面の簡単な説明】

- 【図1】実施例1の概略を示す説明図である。
- 【図2】ネットワークシステム構成機略を示す説明図で
- ある。 【図3】GREカプセル化パケットフォーマットを示す
- 説明図である。 【図4】セッション確立シーケンスを示す説明図であ
- \$.
- 【図5】実施例1の無線基地局の機能ブロック図である.
- 【図6】実施例1の制御シーケンス概略を示す説明図で ある
- 【図7】実施例1の無線基地局上の制御テーブルの内容を示す表である。
- 【図8】実施例1のフロー制御メッセージの内容を示す 説明図である。
- 【図9】実施例1の無縁伝送レートとパケット転送優先 度の対応表である。
- 【図10】実施例1のフロー制御メッセージ作成手順を 示すフロー図である。
- 【図11】実施例1のPCFノードの機能ブロック図である.
- 【図12】実施例1のPCFノード上の制御テーブルの 内容を示す表である。
- 【図13】実施例1の転送スケジューリング方法を示す 説明図である。
- 【図14】実施例1の輻輳発生時の転送スケジューリン グ方法を示す説明図である。
- 【図15】実施例1のPCFノードのパケット転送手順を示すフロー図である。
- 【図16】ハンドオフシーケンスを示す説明図である。
- 【図17】休止モード移行およびセッション再確立手順 のシーケンス図である。
- 【図18】実施例1,2のPCFノードのハードウェア 構成例を示す説明図である。
- 【図19】実施例1,2の無線基地局のハードウェア構成例を示す説明図である。
- 【図20】実施例2の概略を示す説明図である。
- 【図21】実施例2の無線基地局の機能ブロック図である。

- 【図22】実施例2の無線伝送レートと転送レートクラ スの対応を示す表である。
- 【図23】実施例2の無線基地局上の制御テーブルの内容を示す表である。
- 【図24】実施例2のフロー制御メッセージの内容を示す説明図である。
- 【図25】実施例2のフロー制御メッセージ作成手順の フロー図である。
- 【図26】実施例2のPCFノードの機能ブロック図である。
- 【図27】実施例2のPCFノード上の制御テーブルの 内容を示す表である。
- 【図28】実施例2のPCFノードのトンネル中継処理 のフロー図である。
- 【図29】実施例2のPCFノードのパケット転送処理 のフロー図である。
- 【図30】実施例2の無線基地局のウィンドウサイズ更 新処理のフロー図である。

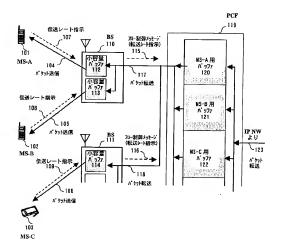
【符号の説明】 101~103,201~203…移動局、105~106,117,118,123… パケットデータ、107~109…伝送レート指示信号、110、 111,204,205…無線基地局、112~114,120~122…バッフ ァ、115,116…フロー制御メッセージ、119,206…PCFノ ード、207…MSC、208…AAAサーバ、209…PDSN、210…デ ータ通信系ネットワーク、211…音声通信系ネットワー ク、212…ホスト端末、213…ホームエージェント、214、 215…電話機、301~307…GREカプセル化パケットのフィ ールド、401,600,1601,1701…移動局、402,601,1702… 無線基地局、403,602,1703…PCFノード、404,603,1704 ···PDSN、405~408,604,606,611,616,1705~1711···制御 メッセージ、607,608,612,613,617,618,1712…ユーザパ ケット、500,2100…無線基地局、501,2101…無線送受信 制御部、502, 2102…対MSセッション管理部、503, 2103… パケット一時格納バッファ、504,2104…対PCFセッショ ン管理部、505,2105…対PCF送受信制御部、506,2106… セッション管理テーブル、507,2108…フロー制御用タイ マ、614…フロー制御周期、701~707,2301~2309…無線 基地局の管理テーブルの項目、801~805,2401~2408… フロー制御メッセージのフィールド、1001~1013,1501 ~1511,2500~2509,2800~2810,2900~2907,3000~3013 …フローチャートを構成する処理ブロック、1100,2600 ···PCFノード、1101,2601···対BS送受信制御部、1102··対 BSセッション管理部、1103,2606~2608…パケット一時 保存バッファ、1104…対PDSNセッション管理部、1105,2 612…対PDSN送受信制御部、1106, 2609…セッション管理 テーブル、1107…パケット管理テーブル、1203~1212,2 701~2710···POFノードの管理テーブルの項目、1301,140 1…パケット転送量上限値、1302~1306,1402~1406…移 動局宛てパケット、1602…ハンドオフ元基地局、1603… ハンドオフ先基地局、1604···PCFノード、1605~1614···

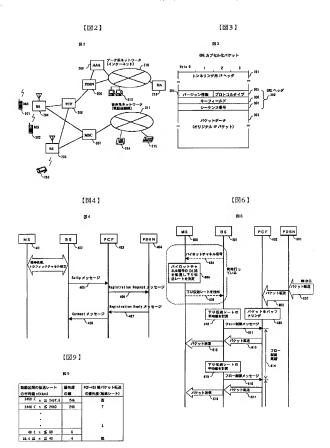
制削メッセージ、1800・PCF、1801・サスモリ、1802・サイントローラ、1803・サスモリコントローラ、1803・サスモリコントローラ、1804・制御にり、1900・無線基地高、1901・地送で信制物路、1902・サストルリーの・サストリーの・サスを発展している。サストリーの・サストリ

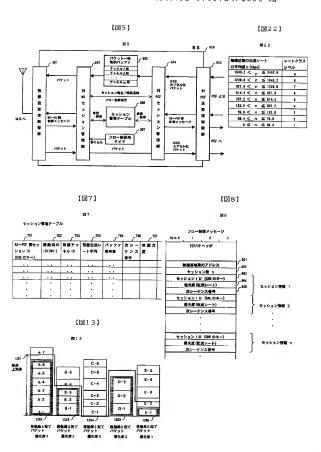
… D/A変換器、1923… 復調器、1924… A/D変換機、1925… 送受信ユニット、2000~2003・バッファ容量、2004~20 動局のグループ、2012~2013、2014~2016、2017~2020・移動局のグループ、2107…ウィンドウ管理チーブル、2602 ~2004…パケット転送管理部、2605…ウィンドウ管理チーブル、2610・セッション管理部、2612・・・セッション確立計算がある。

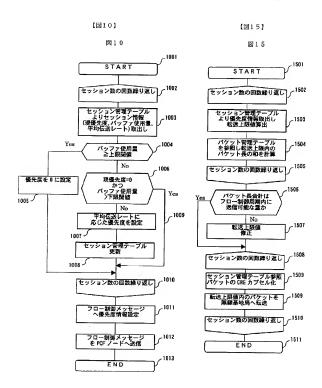
#### [図1]

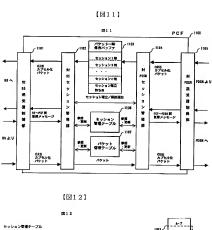
## 図1

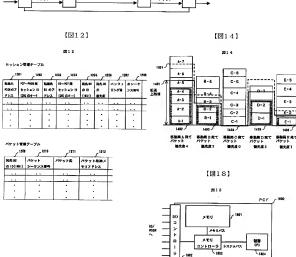


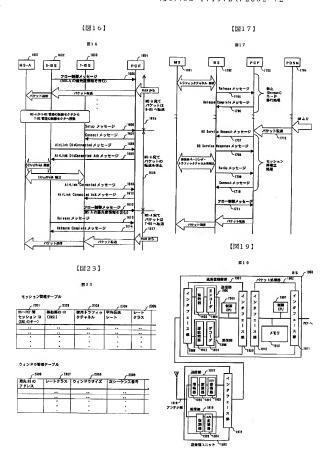




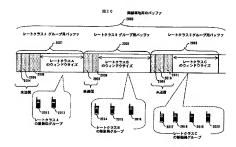




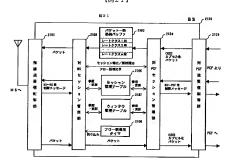


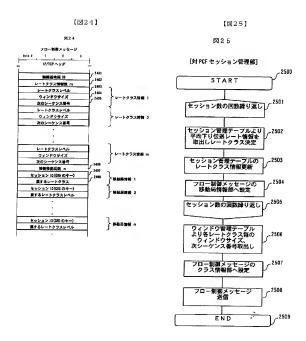


【図20】

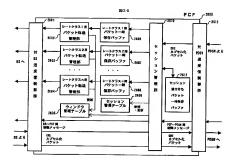


【図21】





[図26]



### 【図27】

**E**27

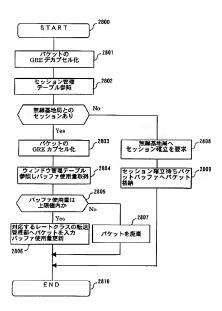
#### セッション管理テーブル

£ 2701	£702	C 2783	- 2704	2705
強観 PDSN のアドレス	PD3M~PCF セッション ID (GRE のキー)	転送先 BI のアドレス	BS~PCF 間 セッション ID (DE のキー)	レードクラス
			**	
	.,,	.,,		

### ウィンドウ管理テーブル

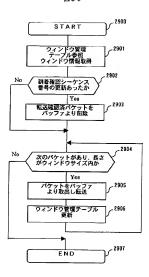
£705	2707	£708	C 2709	£710
転送先 料 の アドレス	レート クラス	ウィンドウ サイズ	次のシーケ ンス番号	パッファリ ング量
				.,
- **	,,			

# [図28] 図28



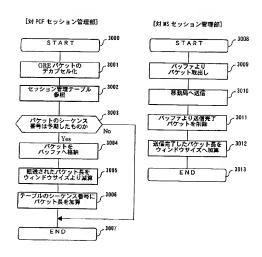
【図29】

## 図29



### 【図30】

#### 図 30



## フロントページの続き

(72)発明者 宮崎 秀一

神奈川県横浜市戸塚区戸塚町216番地 株 式会社日立製作所通信事業部内

(72)発明者 小沢 修一

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地 株式 会社日立製作所社会・ネットワークシステ ム事業部内 (72)発明者 平山 浩二

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地 株式 会社日立製作所社会・ネットワークシステ ム事業部内

F ターム(参考) 5K030 HA08 HD02 JT09 KA02 5K033 CC01 DA19 DB12 DB18

5K067 AA13 AA33 BB04 CC08 CC10 DD17 DD53 EE02 EE06 EE10

EE16 FF16 HH21 HH22 HH23

5K072 AA15 AA24 BB02 BB13 BB27 CC02 CC35 DD11 DD16 DD19

EE02